

# Teorie množin

---

- V matematice je všechno množina
  - I čísla jsou definována pomocí množin
- Informatika stojí na matematice
- Znalosti Teorie množin využijeme
  - v databázových systémech
  - v informačních systémech
  - při navrhování algoritmů
  - ...
- Čekají nás
  - základní množinové operace
  - kartézské součiny, relace
  - zobrazení, operace

# Pojem množina

---

- Naivní teorie množin
  - Množina je souhrn objektů
  - Paradoxy naivní teorie množin
- Axiomatická teorie množin
  - Množina je primitivní pojem
  - Množiny, které by vedly ke sporu není možné konstruovat
- Určení množiny
  - Výčtem prvků:  $M = \{1, 2, 3\}$
  - Vlastností:  $M = \{n \in \mathbf{N} \mid n < 4\}$

# Příslušnost do množiny

---

- Intuitivně se držíme označení „množina“ pro „souhrn objektů“
- Skutečnost, že  $a$  **je prvkem množiny**  $A$ , značíme  $a \in A$ .
- Skutečnost, že  $a$  **není prvkem množiny**  $A$ , značíme  $a \notin A$ .

# Počet prvků množiny

---

- Též označovaný pojmem **mohutnost** nebo **kardinalita**
- Značíme  $|M|$ 
  - Např. pro  $M = \{1, 2\}$  je  $|M|=2$
- Konečné množiny
  - mají konečný počet prvků
  - tedy  $|M| \in \mathbf{N}$
- Nekonečné množiny
  - mají nekonečný počet prvků
  - tedy  $|M| \notin \mathbf{N}$
- Prázdná množina
  - nemá žádný prvek
  - značení  $\emptyset$  nebo  $\{\}$ 
    - NE  $\{\emptyset\}$
  - Platí tedy, že  $|\emptyset|=0$

# Rovnost množin

---

□ Def.: Dvě množiny jsou si **rovny**,  
jestliže mají stejné prvky

□ Značíme  $A = B$

$$\mathbf{A = B} \Leftrightarrow ((\forall \mathbf{x})(\mathbf{x \in A} \Rightarrow \mathbf{x \in B})) \wedge$$
$$(\forall \mathbf{x})(\mathbf{x \in B} \Rightarrow \mathbf{x \in A})$$

□ Platí zřejmá implikace  
 $(A = B) \Rightarrow (|A| = |B|)$

# Příklady

---

- Určete počet prvků množin
  - $A = \{a, b, c, d\}$
  - $B = \{a, a, b, b\}$
  - $C = \{a, \{b, c\}, d\}$
  - $D = \{\{a, b, c, d\}\}$
  - $E = \{\emptyset, \{a, b\}, c\}$
  - $F = \{\emptyset, \emptyset\}$
  - $G = \{\emptyset\}$
- Které z uvedených množin jsou si rovny?

# Podmnožina

---

- Def.: Řekneme, že množina  $A$  je **podmnožinou** množiny  $B$ , právě tehdy, když každý prvek množiny  $A$  je zároveň prvkem množiny  $B$ .
- Značíme  $A \subseteq B$
- Platí tedy  $A \subseteq B \Leftrightarrow (\forall x)((x \in A) \Rightarrow (x \in B))$
- Pojem podmnožina připouští i rovnost množin
  - Každá podmnožina je podmnožinou sebe sama
  - $A = B \Rightarrow A \subseteq B$ , čili  $A \subseteq A$
- Prázdná množina je podmnožinou každé množiny
  - $\emptyset \subseteq A$  pro libovolnou množinu  $A$
  - Tedy speciálně i  $\emptyset \subseteq \emptyset$
- $((A \subseteq B) \wedge (B \subseteq A)) \Rightarrow (A = B)$
- $((A \subseteq B) \wedge (B \subseteq C)) \Rightarrow (A \subseteq C)$

# Vlastní podmnožina

---

- Řekneme, že množina  $A$  je vlastní podmnožinou množiny  $B$  právě tehdy, když je její podmnožinou, ale  $A \neq B$
- Značíme  $A \subset B$
- V množině  $B$  tedy existují prvky, které nejsou prvky množiny  $A$
  
- Platí:
  - $(A \subset B) \Rightarrow (A \subseteq B)$  (ale ne naopak!)



# Potenční množina

---

- Množinu všech podmnožin množiny  $A$  nazveme **potenční množinou** množiny  $A$
- Značíme  $P(A)$
- Příklady
  - $P(\{1,2\}) = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{1,2\}\}$
  - $P(\{a\}) = \{\emptyset, \{a\}\}$
  - $P(\emptyset) = \{\emptyset\}$
- Otázka: Kolik prvků má potenční množina  $n$ -prvkové množiny?
- Příklad: Určete  $P(P(\{d\}))$  a  $P(P(\emptyset))$

# Sjednocení množin

---

- Je množina prvků, které patří alespoň do jedné ze sjednocovaných množin.
- Značíme  $A \cup B$
- $A \cup B = \{x \mid (x \in A) \vee (x \in B)\}$
- Příklad
  - $A = \{a, b, c, d\}$
  - $B = \{a, c, e\}$
  - $A \cup B = \{a, b, c, d, e\}$
- Vlastnosti sjednocení
  - $A \subseteq (A \cup B)$  pro libovolné množiny  $A, B$
  - $(A \cup B) = (B \cup A)$
  - $(A \cup \emptyset) = A$

# Průnik množin

---

- Je množina prvků, které patří alespoň do obou množin současně.
- Značíme  $A \cap B$
- $A \cap B = \{x \mid (x \in A) \wedge (x \in B)\}$
- Příklad
  - $A = \{a, b, c, d\}$
  - $B = \{a, c, e\}$
  - $A \cap B = \{a, c\}$
- Vlastnosti průniku
  - $(A \cap B) \subseteq A$  pro libovolné množiny  $A, B$
  - $(A \cap B) = (B \cap A)$
  - $(A \cap \emptyset) = \emptyset$
- Množiny se nazývají **disjunktní**, jestliže mají prázdný průnik
  - tj. nemají žádný společný prvek

# Rozdíl množin

---

- Rozdíl množin A a B je množina prvků, které patří do množiny A a nepatří do množiny B.
- Značíme  $A - B$
- $A - B = \{x \mid (x \in A) \wedge (x \notin B)\}$
- Příklad
  - $A = \{a, b, c, d\}$
  - $B = \{a, c, e\}$
  - $A - B = \{b, d\}$
- Vlastnosti rozdílu
  - $(A - B) \subseteq A$  pro libovolné množiny A, B
  - $(A - B) = (B - A) \Rightarrow (A = B)$
  - $(A - \emptyset) = A$
  - $\emptyset - A = \emptyset$

# Vlastnosti množinových operací

---

- Sjednocení a průnik je komutativní a asociativní
  - $A \cup B = B \cup A$
  - $A \cap B = B \cap A$
  - $A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$
  - $A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$
- Rozdíl není ani komutativní, ani asociativní
- Platí zákony idempotence
  - $A \cup A = A$
  - $A \cap A = A$
- Platí distributivní zákony
  - $A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$
  - $A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$

# Příklady

---

- Dokažte platnost distributivních zákonů pomocí Venových diagramů i pomocí formálního jazyka teorie množin
- Dokažte, že platí
  - $A - (B \cup C) = (A - B) \cap (A - C)$
  - $A - (B \cap C) = (A - B) \cup (A - C)$

# Doplňěk množiny v množině

---

- Necht  $A$  a  $M$  jsou množiny takové, že  $A \subseteq M$ . **Doplňkem množiny**  $A$  v množině  $M$  nazveme množinu všech prvků, které jsou prvky množiny  $M$ , ale nejsou prvky množiny  $A$ .
- Značíme  $A'_M$
- Platí  $A'_M = M - A$
- O doplňku hovoříme tehdy, je-li množina  $A$  podmnožinou nějakého univerza  $M$ . V opačném případě hovoříme o rozdílu

# Vlastnosti doplňku (předp. $A \subseteq M$ )

---

## □ Zákony jednotky

■  $A \cup M = M$

$A \cap M = A$

■  $A \cup \emptyset = A$

$A \cap \emptyset = \emptyset$

## □ Zákony negace

■  $A \cup A'_M = M$

$A \cap A'_M = \emptyset$

■  $M'_M = \emptyset$

$\emptyset' = M$

## □ de Morganovy zákony

■  $(A \cap B)'_M = A'_M \cup B'_M$

■  $(A \cup B)'_M = A'_M \cap B'_M$



# Číselné množiny

---

- **N** – přirozená čísla: 1, 2, 3, ...
- **Z** – celá čísla: 0, 1, -1, 2, -2, ...
- **Q** – racionální čísla: desetinná čísla, která lze vyjádřit ve tvaru zlomku celého a přirozeného čísla
- **R** – reálná čísla: čísla, jež lze znázornit na číselné ose
- **C** – komplexní čísla: uspořádané dvojice reálných čísel
- Platí  **$N \subset Z \subset Q \subset R \subset C$**

# Příklady

---

- Vypočtete množinu  $C$ , jestliže víte, že  $C = \{B\} \cup B$ ,  $B = \{A\} \cup A$  a  $A = \{\emptyset\}$
- Zapište všechny podmnožiny množiny  $A = \{0, \frac{1}{2}, -1, \pi\}$ , které jsou současně podmnožinou množiny
  - **N**
  - **Z**
  - **Q**
  - **R**

# Příklady

---

□ Rozhodněte, zda platí

■  $\emptyset \in \emptyset$

■  $\emptyset \in \{\emptyset\}$

■  $\emptyset \in \{\{\emptyset\}\}$

■  $\{\emptyset\} \in \{\emptyset\}$

■  $\{\emptyset\} \in \{\{\emptyset\}\}$

■  $\emptyset \subseteq \{\emptyset\}$

■  $\{\emptyset\} \subseteq \{\{\emptyset\}\}$

■  $\emptyset = \{\emptyset\}$

# Uspořádaná dvojice

---

- Prvky množiny nejsou uspořádané
- Dvouprvková množina společně s uspořádáním prvků se nazývá **uspořádaná dvojice**
- Značí se  $(a, b)$
- Neplést s  $\{a, b\}$
- Důsledek uspořádání:
  - $\{a, b\} = \{b, a\}$
  - $(a, b) \neq (b, a)$  pro  $a \neq b$

# Kartézský součin

---

- Jsou dány množiny  $A$ ,  $B$ . Jejich **kartézským součinem**  $A \times B$  rozumíme množinu
$$A \times B = \{(a,b) \mid a \in A, b \in B\}$$
- Kartézský součin je tedy množina všech uspořádaných dvojic takových, že první prvek patří do první množiny a druhý prvek patří do druhé množiny.
- Kartézský součin není komutativní
  - Plyne z nerovnosti  $(a, b) \neq (b, a)$
  - $(A \times B = B \times A) \Leftrightarrow (A = B \vee A = \emptyset \vee B = \emptyset)$

# Vlastnosti kartézského součinu

---

- $|A| = m, |B| = n, \text{ pak } |A \times B| = m \cdot n$
- Distributivní zákony
  - $A \times (B \cap C) = (A \times B) \cap (A \times C)$
  - $A \times (B \cup C) = (A \times B) \cup (A \times C)$
  - ...a stejně tak i kartézské násobení zprava
- Prázdná množina v kartézském součinu
  - $A \times \emptyset = \emptyset$  pro lib. množinu  $A$
  - $\emptyset \times A = \emptyset$  pro lib. množinu  $A$
  - $\emptyset \times \emptyset = \emptyset$

# Kartézský součin více množin

---

## □ Kartézská mocnina

- $A^1 = A$
- $A^n = A^{n-1} \times A$

## □ Kartézský součin více množin

- $A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n = \{(a_1, a_2, \dots, a_n) \mid a_i \in A_i \forall i \in \{1, 2, \dots, n\}\}$

- Značení  $\bigotimes_{i=1}^n A_i = A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n$

- Zřejmě platí  $|\bigotimes_{i=1}^n A_i| = \prod_{i=1}^n |A_i|$

# Binární relace

---

- (Binární) **relací** rozumíme libovolnou podmnožinu kartézského součinu dvou množin  $\rho \subseteq A \times B$
- Pro prvky  $a \in A$  a  $b \in B$  takové, že  $(a, b) \in \rho$  budeme binární relaci zapisovat pomocí označení  $a \rho b$
- Relace je množina, můžeme na ni tedy aplikovat množinové operace
- Prázdná relace:  $\emptyset \subseteq A \times B$
- Plná relace:  $\rho = A \times B$



# N-ární relace

---

- Připomenutí: Arita = počet operandů
- Řekneme, že  $\rho$  je **n-ární relace** právě tehdy, když

$$\rho \subseteq \bigotimes_{i=1}^n A_i$$

- N-ární relace je tedy podmnožina kartézského součinu  $n$  množin
- Speciální případ: unární relace  $\rho \subseteq A$

# Určení relace

---

- Výčtem prvků
  - $A = \{0, 1, 2\}, B = \{a, b\}$
  - $r = \{(0,a), (0,b), (1,b), (2,a)\}$
- Požadovanou vlastností (vztahem prvků)
  - $A = B = \mathbf{Z}$
  - $r = \{(a,b) \mid a \leq b\}$
- Graficky pomocí spojnic prvků ve Venových diagramech
- Graficky pomocí tabulky

	<b>a</b>	<b>b</b>
<b>0</b>	1	1
<b>1</b>	0	1
<b>2</b>	1	0

# Skládání relací

---

- Mějme  $\rho \subseteq A \times B$  a  $\sigma \subseteq B \times C$
- Definujeme **složenou relaci**  $\sigma \circ \rho$  (čteme  $\sigma$  po  $\rho$ ) takto:  
$$\sigma \circ \rho = \{(a, c) \mid \exists b \in B: (a \rho b \wedge b \sigma c)\}$$
- Skládání relací je asociativní
  - $(\sigma \circ \rho) \circ \pi = \sigma \circ (\rho \circ \pi)$

# Relace na množině

---

- **Binární relace na množině** je zvláštní případ relace, kdy  $A = B$  (tedy  $\rho \subseteq A \times A$ )
- **N-ární relace na množině**  $\rho \subseteq A^n$
  
- Relace identita
  - $id_A = \{(a, a) \mid a \in A\}$
- Vlastnosti identity a skládání zobrazení
  - $\rho \circ id_A = \rho$
  - $id_B \circ \rho = \rho$

# Inverzní relace

---

- Necht'  $\rho \subseteq A \times B$  je relace.  
Relaci  $\rho^{-1} \subseteq B \times A$  nazveme inverzní relací k relaci  $\rho$  právě tehdy, když pro  $\forall a \in A, \forall b \in B$  platí, že  $(a, b) \in \rho \Leftrightarrow (b, a) \in \rho^{-1}$
- Inverzní relace tedy obsahuje právě opačné uspořádané dvojice
- Platí tedy  $b \rho^{-1} a \Leftrightarrow a \rho b$
- Inverze složené relace
  - $(\sigma \circ \rho)^{-1} = \rho^{-1} \circ \sigma^{-1}$

# Reflexivní relace

---

- Řekneme, že relace  $\rho \subseteq A \times A$  je **reflexivní** právě tehdy, když  $(\forall a \in A)(a \rho a)$
- Tedy když každý prvek množiny je v relaci sám se sebou
- Tedy pokud  $id_A \subseteq \rho$
- V tabulce relace jsou 1 na hlavní diagonále
- Příklady reflexivních relací
  - $=, \leq, |$
  - Mít stejné jméno, mít stejnou barvu očí, ...

# Symetrická relace

---

- Řekneme, že relace  $\rho \subseteq A \times A$  je **symetrická** právě tehdy, když  $(\forall a, b \in A)(a \rho b \Rightarrow b \rho a)$
- Ke každé uspořádané dvojici, která je v relaci, je v relaci i dvojice opačná
- Tedy  $\rho^{-1} \subseteq \rho$
- Tabulka relace je symetrická podle hlavní diagonály
- Příklady symetrických relací
  - $=, \neq$ , dávat stejný zbytek po dělení 7
  - být vlastním sourozencem, být příbuzný

# Antisymetrická relace

---

- Řekneme, že relace  $\rho \subseteq A \times A$  je **antisymetrická** právě tehdy, když  $(\forall a, b \in A)(a \rho b \wedge b \rho a \Rightarrow a = b)$
- Je-li spolu s danou dvojicí v relaci zároveň i dvojice opačná, nutně se musí jednat o dvojice stejných prvků
- Tedy  $\rho \cap \rho^{-1} \subseteq id_A$
- V tabulce relace jsou na polích symetrických podle hlavní diagonály vždy různé hodnoty
- Příklady antisymetrických relací
  - $\leq, \geq, \subseteq, |$  (na  $\mathbf{N}$ )



# Tranzitivní relace

---

- Řekneme, že relace  $\rho \subseteq A \times A$  je **tranzitivní** právě tehdy, když
$$(\forall a, b, c \in A)((a \rho b \wedge b \rho c) \Rightarrow a \rho c)$$
- Jsou-li v relaci prvek  $a$  s prvkem  $b$  a prvek  $b$  s prvkem  $c$ , pak musí být v relaci i prvek  $a$  s prvkem  $c$ .
- Tedy  $\rho \circ \rho \subseteq \rho$
- Tranzitivitu relace nelze na první pohled vyčíst z tabulky
- Příklady tranzitivních relací
  - $\geq, \leq, \subseteq, <, >, =, |$
  - mít stejné ...

# Asymetrická relace

---

- Řekneme, že relace  $\rho \subseteq A \times A$  je **asymetrická** právě tehdy, když  $(\forall a, b \in A)(a \rho b \Rightarrow \neg b \rho a)$
- Situace, že by s některou uspořádanou dvojicí byla v relaci i dvojice opačná, nenastává nikdy.
  - Tedy ani u dvojic, v nichž je některý prvek sám se sebou.
- Tedy  $\rho \cap \rho^{-1} = \emptyset$
- V tabulce jsou na polích symetrických podle hlavní diagonály opačné hodnoty a na hlavní diagonále jsou nuly
- Příklady asymetrických relací
  - $<, >, \subset$
  - být matkou, být otcem, ...

# Relace úplná

---

- Řekneme, že relace  $\rho \subseteq A \times A$  je **úplná** právě tehdy, když
$$(\forall a \in A, \forall b \in A) (a\rho b \vee b\rho a)$$
- Tedy každé dva prvky lze uspořádat do takové dvojice, která je prvkem relace
- Úplná relace je zřejmě reflexivní
- Pro každou dvojici polí symetrických podle hlavní diagonály platí, že alespoň na jednom z nich je 1
- Příklady úplných relací:
  - $\leq$
  - být vyšší, být starší, ...

# Relace ekvivalence

---

- Relaci  $\rho$  nazveme relací **ekvivalence** právě tehdy, když je zároveň reflexivní, symetrická, tranzitivní
- Ekvivalence je jistým zobecněním rovnosti
- Příklady relace ekvivalence
  - $=$ , dávat po dělení  $n$  stejný zbytek
  - mít nějakou vlastnost stejnou
- Ekvivalence na množině jednoznačně definuje **rozklad na disjunktní podmnožiny**, jejichž sjednocením je celá množina
  - V každé **třídě rozkladu** jsou prvky, které jsou spolu v relaci

# Relace uspořádání

---

- Relaci  $\rho$  nazveme relací **uspořádání** právě tehdy, když je zároveň reflexivní, antisymetrická a tranzitivní.
- Uspořádání nazýváme **úplné**, jestliže pro  $\forall a, b \in A$  platí  $a \rho b \vee b \rho a$ 
  - Tedy jestliže lze každé dva prvky srovnat
  - Kromě zmíněných tří vlastností musí být relace i úplná
  - Prvky úplně uspořádané množiny tvoří jeden řetězec
- Příklady uspořádání
  - Úplné uspořádání  $\leq, \subseteq$
  - Neúplné uspořádání:  $|$  (na **N**)

# Zobrazení

---

- Def.: Jsou dány množiny  $A$  a  $B$  a relace  $\rho \subseteq A \times B$ . Relaci  $\rho$  nazveme **zobrazení** právě tehdy, když
$$(\forall a \in A)(\exists! b \in B)(a \rho b)$$
- Zobrazením tedy nazveme takovou relaci, kde ke každému prvku z množiny  $A$  existuje jediný prvek z množiny  $B$ , který je s ním v relaci.
- Zobrazení mezi číselnými množinami nazýváme **funkce**.

# Vzor, obraz

---

- Vzhledem k tomu, že ke každému prvku  $a \in A$  je prvek  $b \in B$  určen jednoznačně, lze namísto  $a \rho b$  nebo  $(a, b) \in \rho$  psát  $\rho(a) = b$
- Def.: Je dáno zobrazení  $f$  takové, že  $f(a) = b$ .
  - Prvek  $b$  nazýváme **obraz** prvku  $a$
  - Prvek  $a$  nazýváme **vzor** prvku  $b$
- Pozn.: Definice zobrazení vyžaduje, aby každý prvek množiny  $A$  měl jediný obraz. Naopak to však neplatí, jeden prvek množiny  $B$  může mít více vzorů.

# Definiční obor. Obor hodnot

---

- Def.: Je dáno zobrazení  $f \subseteq A \times B$ . Množinu  $A$  nazýváme **definiční obor** zobrazení  $f$  a značíme jej  **$D(f)$**  nebo  **$\text{Dom}(f)$**
- Def.: Je dáno zobrazení  $f \subseteq A \times B$ . Množinu  $H(f) = \{b \in B \mid \exists a \in A: f(a) = b\}$  **nazveme obor** hodnot zobrazení  $f$ .
- Namísto značení  **$H(f)$**  se někdy používá  **$\text{Im}(f)$** .
- Obor hodnot zobrazení je tedy množina takových prvků, které mají svůj vzor.
- Skutečnost, že  $f \subseteq A \times B$  je zobrazení, častěji zapisujeme jako  **$f: A \rightarrow B$**



# Poznámky k definici zobrazení

---

- Někdy se místo „existuje právě jeden“ říká „existuje maximálně jeden“
- V množině  $A$  tak mohou existovat prvky, které nemají svůj obraz v množině  $B$
- Definiční obor zobrazení je pak podmnožinou množiny  $A$
- Rozlišujeme zobrazení „množiny  $A$ “ a „z množiny  $A$ “
- My se budeme držet uvedené definice, v níž je definiční obor celá množina  $A$

# Surjekce

---

- Def.: Je dáno zobrazení  $f: A \rightarrow B$ . Jestliže  $\text{Im}(f) = B$ , zobrazení  $f$  nazýváme **zobrazením na množinu**, nebo též **surjekce**.
- U surjektivního zobrazení je tedy oborem hodnot celá množina  $B$ . každý prvek má tedy svůj vzor v množině  $A$ .
- Formální zápis surjektivního zobrazení:  
$$(\forall b \in B)(\exists a \in A)(f(a) = b)$$

# Injekce

---

- Def.: Je dáno zobrazení  $f: A \rightarrow B$ . Toto zobrazení nazveme **injekce**, nebo též **prosté zobrazení**, jestliže
$$(\forall a_1, a_2 \in A)(f(a_1) = f(a_2) \Rightarrow a_1 = a_2)$$
- Tedy pokud každé dva různé prvky mají různé obrazy
- Připomeňme, že žádný prvek nemůže mít dva různé obrazy (nebylo by to zobrazení), definice zobrazení však nevyklučovala případ, kdy mají dva prvky stejný obraz.

# Bijekce

---

- Def.: Je dáno zobrazení  $f: A \rightarrow B$ . Zobrazení  $f$  nazveme **bijekce** právě tehdy, když je zároveň injekce a surjekce
- Tedy když je zároveň na množinu a prosté.
- Bijekce se též nazývá **párování 1:1**
- Věta: Necht'  $A, B$  jsou množiny a  $f: A \rightarrow B$  je bijekce. Pak  $|A| = |B|$ .
- Existence bijekce tedy dokazuje stejnou mohutnost množin

# Skládání zobrazení

---

- Def.: Jsou dány množiny  $A, B, C$  a zobrazení  $f: A \rightarrow B$  a  $g: B \rightarrow C$ . **Složeným zobrazením**  $g \circ f$  nazveme složenou relaci  $g \circ f$
- Pozn.: Je zřejmé, že relace vzniklá složením dvou zobrazení je opět zobrazení.
- $g \circ f: A \rightarrow C$  a platí, že  $g \circ f(x) = g(f(x))$
- Skládání zobrazení není komutativní
- Skládání zobrazení je asociativní

# Inverzní zobrazení

---

- Def.: Je dáno prosté zobrazení  $f: A \rightarrow B$ .  
**Inverzním zobrazením** k zobrazení  $f$  nazveme zobrazení  $f^{-1}: \text{Im}(f) \rightarrow A$  takové, že pro  $\forall a \in A$  a  $\forall b \in B$  platí, že  $f^{-1}(b) = a \Leftrightarrow f(a) = b$ .
- Požadavek prostosti zobrazení zaručuje, že inverzní relace bude zobrazením.
- Zřejmě  $f^{-1}(f(x)) = x$
- Tedy  $f^{-1} \circ f = \text{id}$

# Inverze složeného zobrazení

---

- Věta.: Jsou dány množiny  $A, B, C$  a zobrazení  $f: A \rightarrow B$  a  $g: B \rightarrow C$ . Pak platí:  $(g \circ f)^{-1} = f^{-1} \circ g^{-1}$
- Příklad:  $A = B = C = \mathbf{R}$   
 $f(x) = 3x$   $g(x) = x - 8$
- $(g \circ f)(x) = 3x - 8$ ,  $(g \circ f)^{-1}(x) = (x + 8)/3$   
 $f^{-1}(x) = x/3$ ,  $g^{-1}(x) = x + 8$   
 $f^{-1} \circ g^{-1}(x) = (x + 8)/3$

# Operace

---

- Necht  $A$  je množina a  $n$  přirozené číslo. Zobrazení  $A^n \rightarrow A$  nazýváme  $n$ -ární **operací** na množině  $A$ . Číslo  $n$  nazýváme **arita** (četnost) operace.
- Pro  $n=0$  hovoříme o nulární operaci
  - výběr konstanty
- Pro  $n=1$  hovoříme o unární operaci
  - např  $\log_z x$ ,  $x^2$ ,  $-x$
- Pro  $n=2$  hovoříme o binární operaci
  - např  $x+y$ ,  $x*y$ , ...



# Vztah relací, zobrazení a operací

---

- Operace je zobrazení. Zobrazení je relace. Tudíž operace je relace.
- Binární operace sčítání je tedy ve skutečnosti ternární relace obsahující právě prvky typu  $(a, b, a+b)$
- Unární operace mínus je ve skutečnosti binární relace obsahující právě prvky typu  $(x, -x)$

# Vlastnosti operací

---

- Uzavřenost množiny vzhledem k operaci
  - Výsledek operace náleží do dané množiny
  - Plyne přímo z definice operace
  - Např. množina **N** není uzavřená vzhledem k operaci odčítání
- Řekneme, že operace  $@: A^2 \rightarrow A$  je **komutativní**, právě tehdy, když  $(\forall x, y \in A)$   $x@y = y@x$ .
- Řekneme, že operace  $@: A^2 \rightarrow A$  je **asociativní**, právě tehdy, když  $(\forall x, y, z \in A)$   $(x@y)@z = x@(y@z)$

# Neutrální a inverzní prvek

---

- Je dána operace  $@ : A^2 \rightarrow A$ . Prvek  $e \in A$  nazýváme **neutrálním prvkem** operace  $@$  právě tehdy, když  $(\forall a \in A)(e@a = a@e = a)$
- Například 0 je neutrální prvek vzhledem k  $+$ , 1 je neutrální prvek vzhledem k  $*$
- Je dána operace  $@ : A^2 \rightarrow A$  s neutrálním prvkem  $e$ . Prvek  $q \in A$  nazýváme **inverzním prvkem** k prvku  $p$  vzhledem k operaci  $@$  právě tehdy, když  $(p@q = q@p = e)$
- Například -5 je inverzní (opačný) prvek k 5 vzhledem k  $+$ ,  $1/3$  je inverzní prvek k 3 vzhledem k  $*$

# K zamyšlení...

---

- Na množině všech řetězců nad abecedou  $\Sigma$  je dána operace zřetězení.
- Zdůvodněte, proč se jedná o operaci
- Rozhodněte, zda je operace zřetězení komutativní
- Rozhodněte, zda je operace zřetězení asociativní
- Nalezněte neutrální prvek
- Jak je to s inverzním prvkem?

# Shrnutí teorie množin

---

# Pojem množina, podmnožina

---

- ❑ Množina je (v naivní teorii množin) souhrn objektů.
- ❑ Množinu lze zadat výčtem nebo danou vlastností
- ❑ Příslušnost prvku do množiny značíme  $\in$
- ❑ Dvě množiny jsou si rovny právě tehdy, když mají stejné prvky
- ❑ Prázdná množina  $\emptyset$  nemá žádné prvky
- ❑  $A \subseteq B \Leftrightarrow (\forall x)((x \in A) \Rightarrow (x \in B))$
- ❑ Prázdná množina je podmnožinou každé množiny
- ❑ Množina všech množin dané množiny se nazývá potenční množina
- ❑ Počet prvků potenční množiny  $n$ -prvkové množiny je  $2^n$

# Množinové operace

---

- $A \cup B = \{x \mid (x \in A) \vee (x \in B)\}$
- $A \cap B = \{x \mid (x \in A) \wedge (x \in B)\}$
- Sjednocení a průnik jsou komutativní a asociativní
- $A - B = \{x \mid (x \in A) \wedge (x \notin B)\}$
- $A'_M = M - A$  (za předpokladu  $A \subseteq M$ )
- Platí distributivní zákony, idempotentní zákony, deMorganovy zákony, zákony jednotky a zákony negace

# Kartézský součin, relace

---

- $A \times B = \{(a,b) \mid a \in A, b \in B\}$
- Platí distributivní zákony vzhledem ke sjednocení a průniku
- Kartézská mocnina:  $A^1 = A, A^n = A^{n-1} \times A$
- Kartézský součin více množin:  $A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n = \{(a_1, a_2, \dots, a_n) \mid a_i \in A_i \forall i \in \{1, 2, \dots, n\}\}$
- Jakoukoliv podmnožinu kartézského součinu nazveme relací.
- Prázdná množina = prázdná relace
- Celý kartézský součin = plná relace
- Relace na množině:  $\rho \subseteq A \times A$



# Vlastnosti relací

---

- ❑ Inverzní relace:  $(a,b) \in \rho \Leftrightarrow (b,a) \in \rho^{-1}$
- ❑ Složená relace:  $\rho \subseteq A \times B$  a  $\sigma \subseteq B \times C$ ,  $\sigma \circ \rho = \{(a,c) \mid \exists b \in B: (a \rho b \wedge b \sigma c)\}$
- ❑ Reflexivní relace:  $(\forall a \in A)(a \rho a)$
- ❑ Symetrická relace:  $(\forall a, b \in A)(a \rho b \Rightarrow b \rho a)$
- ❑ Antisymetrická relace:  $(\forall a, b \in A)(a \rho b \wedge b \rho a \Rightarrow a = b)$
- ❑ Tranzitivní relace:  $(\forall a, b, c \in A)((a \rho b \wedge b \rho c) \Rightarrow a \rho c)$
- ❑ Asymetrická relace:  $(\forall a, b \in A)(a \rho b \Rightarrow \neg b \rho a)$
- ❑ Úplná relace:  $(\forall a, b \in A)(a \rho b \vee b \rho a)$
- ❑ Ekvivalence: reflexivní, symetrická, tranzitivní
- ❑ Uspořádání: reflexivní, antisymetrická, tranzitivní